IN THE UNITED STATES PATENT AND TRADEMARK OFFICE

* 1

In re PATENT APPLICATION of Inventor(s): Saori NISHIMURA Group Art Unit: Not Yet Assigned Appln. No.: Serial No. **Series** Code Filed: Herewith Examiner: Not Yet Assigned Title: IC CARD TERMINAL UNIT AND IC CARD DUPLICATION Atty. Dkt. P 282732 T4IA-01S0063-1 **METHOD** Client Ref M#

SUBMISSION OF PRIORITY DOCUMENT IN ACCORDANCE WITH THE REQUIREMENTS OF RULE 55

Hon. Asst Commissioner of Patents Washington, D.C. 20231

Sir:

Please accept the enclosed certified copy(ies) of the respective foreign application(s) listed below for which benefit under 35 U.S.C. 119/365 has been previously claimed in the subject application and if not is hereby claimed.

Application No.

Country of Origin

Filed

October 15, 2001

2001-043630

JAPAN

February 20, 2001

Respectfully submitted,

Pillsbury Winthrop LLP

Intellectual Property Group

1600 Tysons Boulevard McLean, VA 22102 Tel: (703) 905-2000 By Atty:

Glenn J. Perry

Reg. No.

28458

Sig:

Fax:

(703) 905-2500

Atty/Sec: gjp/vaw

Tel:

(703) 905-2161

日本国特許庁 PATENT OFFICE JAPANESE GOVERNMENT

1-621 U.S. PTO 09/976050

別紙添付の書類に記載されている事項は下記の出願書類に記載されている事項と同一であることを証明する。

This is to certify that the annexed is a true copy of the following application as filed with this Office.

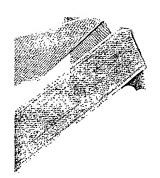
出 願 年 月 日 Date of Application:

2001年 2月20日

出 願 番 号 Application Number:

特願2001-043630

株式会社東芝



CERTIFIED COPY OF PRIORITY DOCUMENT

2001年 3月16日







特2001-043630

【書類名】 特許願

【整理番号】 A000007563

【提出日】 平成13年 2月20日

【あて先】 特許庁長官 殿

【国際特許分類】 G06K 17/00

【発明の名称】 I Cカード、I Cカード端末装置および I Cカード複製

方法

【請求項の数】 13

【発明者】

【住所又は居所】 神奈川県川崎市幸区柳町70番地 株式会社東芝柳町事

業所内

【氏名】 西村 佐織

【特許出願人】

【識別番号】 000003078

【氏名又は名称】 株式会社 東芝

【代理人】

【識別番号】 100058479

【弁理士】

【氏名又は名称】 鈴江 武彦

【電話番号】 03-3502-3181

【選任した代理人】

【識別番号】 100084618

【弁理士】

【氏名又は名称】 村松 貞男

【選任した代理人】

【識別番号】 100068814

【弁理士】

【氏名又は名称】 坪井 淳

【選任した代理人】

【識別番号】

100092196

【弁理士】

【氏名又は名称】 橋本 良郎

【選任した代理人】

【識別番号】 100091351

【弁理士】

【氏名又は名称】 河野 哲

【選任した代理人】

【識別番号】

100088683

【弁理士】

【氏名又は名称】 中村 誠

【選任した代理人】

【識別番号】 100070437

【弁理士】

【氏名又は名称】 河井 将次

【手数料の表示】

【予納台帳番号】 011567

【納付金額】

21,000円

【提出物件の目録】

【物件名】

明細書 1

【物件名】

図面 1

【物件名】

要約書 1

【プルーフの要否】

要

【書類名】

明細書

【発明の名称】

ICカード、ICカード端末装置およびICカード複製方

法

【特許請求の範囲】

【請求項1】 外部装置との間でデータを通信する通信手段と、

少なくともデータを暗号化あるいは復号化するための第1の鍵を記憶している 記憶手段と、

前記通信手段を介して受信されたデータが鍵設定命令である場合、この鍵設定 命令に付加された第2の鍵を前記記憶手段に記憶せしめる鍵設定手段と、

前記通信手段を介して受信されたデータが鍵取出命令である場合、前記鍵設定 手段により前記記憶手段に記憶された第2の鍵で前記記憶手段内の第1の鍵を暗 号化し、この暗号化した第1の鍵を前記通信手段を介して外部へ出力する鍵出力 手段と、

を具備したことを特徴とするICカード。

【請求項2】 前記記憶手段内の第1の鍵は、前記通信手段を介して外部から入力された鍵生成命令に基づき該ICカード内で生成されたものであることを特徴とする請求項1記載のICカード。

【請求項3】 前記記憶手段内の第1の鍵は、外部で生成され、前記通信手段を介して外部から入力されたものであることを特徴とする請求項1記載のICカード。

【請求項4】 前記鍵設定命令は、該ICカードの発行者によって前記通信 手段を介して外部から入力されたものであることを特徴とする請求項1記載のI Cカード。

【請求項5】 前記鍵設定命令は、該ICカードの所持者によって前記通信 手段を介して外部から入力されたものであることを特徴とする請求項1記載のI Cカード。

【請求項6】 一方には少なくともデータを暗号化あるいは復号化するための鍵が記憶され、他方には該鍵が記憶されていない2つのICカードとの間でデータを通信する通信手段と、

前記鍵が記憶された一方のICカードに対し鍵取出命令を前記通信手段を介して送信することにより、前記一方のICカード内の鍵を前記通信手段を介して取出す鍵取出手段と、

前記鍵が記憶されていない他方のICカードに対し前記鍵取出手段により前記一方のICカードから取出した鍵を付加した暗号鍵設定命令を前記通信手段を介して送信することにより、該鍵を前記他方のICカード内に記憶せしめる暗号鍵設定手段と、

を具備したことを特徴とするICカード端末装置。

【請求項7】 2つのICカードとの間でデータを通信する通信手段と、

前記2つのICカードに対し、第1の鍵を暗号化あるいは復号化するための第 2の鍵を付加した鍵設定命令を前記通信手段を介して送信することにより、該第 2の鍵を前記2つのICカード内にそれぞれ記憶せしめる第1の鍵設定手段と、

この第1の鍵設定手段による前記第2の鍵の設定が正常に終了したことを確認 する確認手段と、

この確認手段により第2の鍵の設定が正常に終了したことが確認されると、前記2つのICカードのうち一方のICカードに対し鍵生成命令を前記通信手段を介して送信することにより、前記一方のICカード内においてデータを暗号化あるいは復号化するための前記第1の鍵を生成せしめる鍵生成手段と、

この鍵生成手段により第1の鍵を生成させた前記一方のICカードに対し鍵取 出命令を前記通信手段を介して送信することにより、前記一方のICカード内で 生成された第1の鍵を前記通信手段を介して取出す鍵取出手段と、

前記2つのICカードのうち他方のICカードに対し前記鍵取出手段により前記一方のICカードから取出した第1の鍵を付加した暗号鍵設定命令を前記通信手段を介して送信することにより、該第1の鍵を前記他方のICカード内に記憶せしめる第2の鍵設定手段と、

を具備したことを特徴とするICカード端末装置。

【請求項8】 少なくともデータを暗号化あるいは復号化するための鍵が記憶されている被複製用の第1のICカードと、複製用の第2のICカードと、これら第1、第2のICカードを取扱う端末装置とを有し、

前記端末装置から前記第1のICカードに対し鍵取出命令を送信する第1のステップと、

前記第1のICカードにおいて、前記端末装置から送信された鍵取出命令を受信し、前記鍵を前記端末装置に対し送信する第2のステップと、

前記端末装置において、前記第1のICカードから送信された鍵を受信し、この受信した鍵を付加した暗号鍵設定命令を前記第2のICカードに対し送信する第3のステップと、

前記第2のICカードにおいて、前記端末装置から送信された暗号鍵設定命令を受信し、その暗号鍵設定命令に付加された鍵を記憶する第4のステップと、

を具備したことを特徴とするICカード複製方法。

【請求項9】 前記第1のICカードに記憶されているデータを暗号化あるいは復号化するための鍵は、前記端末装置から入力された鍵生成命令に基づき該第1のICカード内で生成されたものであることを特徴とする請求項8記載のICカード複製方法。

【請求項10】 前記第1のICカードに記憶されているデータを暗号化あるいは復号化するための鍵は、外部で生成され、前記端末装置を介して入力されたものであることを特徴とする請求項8記載のICカード複製方法。

【請求項11】 少なくともデータを暗号化あるいは復号化するための第1の鍵が記憶されている被複製用の第1のICカードと、複製用の第2のICカードと、これら第1、第2のICカードを取扱う端末装置とを有し、

前記端末装置から前記第1、第2のICカードに対し、前記第1の鍵を暗号化あるいは復号化するための第2の鍵を付加した鍵設定命令を送信する第1のステップと、

前記第1、第2のICカードにおいて、前記端末装置から送信された鍵設定命令を受信し、その鍵設定命令に付加された第2の鍵をそれぞれ記憶する第2のステップと、

前記端末装置から前記第1のICカードに対し鍵取出命令を送信する第3のステップと、

前記第1のICカードにおいて、前記端末装置から送信された鍵取出命令を受

信し、前記第2のステップで記憶された第2の鍵により前記第1の鍵を暗号化し、この暗号化した第1の鍵を前記端末装置に対し送信する第4のステップと、

前記端末装置において、前記第1のICカードから送信された暗号化された第 1の鍵を受信し、この受信した暗号化された第1の鍵を付加した暗号鍵設定命令 を前記第2のICカードに対し送信する第5のステップと、

前記第2のICカードにおいて、前記端末装置から送信された暗号鍵設定命令を受信し、その暗号鍵設定命令に付加された暗号化された第1の鍵を前記第2のステップで記憶された第2の鍵により復号化し、この復号化した第1の鍵を記憶する第6のステップと、

を具備したことを特徴とするICカード複製方法。

【請求項12】 前記第1のICカードに記憶されているデータを暗号化あるいは復号化するための第1の鍵は、前記端末装置から入力された鍵生成命令に基づき該第1のICカード内で生成されたものであることを特徴とする請求項11記載のICカード複製方法。

【請求項13】 前記第1のICカードに記憶されているデータを暗号化あるいは復号化するための第1の鍵は、外部で生成され、前記端末装置を介して入力されたものであることを特徴とする請求項11記載のICカード複製方法。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】

本発明は、たとえば、内部で生成したデータを暗号化あるいは復号化するための鍵を別の鍵で暗号化して外部へ取出すことのできるICカードに関する。

[0002]

また、本発明は、上記ICカードを用いてその複製カード(たとえば、バックアップカード)を作成するICカード端末装置およびICカード複製方法に関する。

[0003]

【従来の技術】

最近、携帯可能な記憶媒体として、不揮発性のデータメモリとそれを制御する

ためのCPU(セントラル・プロセッシング・ユニット)を有するICチップを 内蔵した、いわゆるICカードが産業各方面で利用されてきている。

[0004]

この種のICカードは、通常、カード発行会社などに設置されているICカード発行装置を用いて発行される。このICカード発行装置では、ICカードを機能させるのに必要な命令データ、磁気エンコードデータ、印刷データなどをホストコンピュータにより作成し、それを発行機に順次伝送し、命令データについては、ICカード内のICチップへ入力し、磁気エンコードデータおよび印刷データについては、ICカードの表面に磁気記録および印刷するようにしている。

[0005]

ICカード内のICチップに対する命令データに伴い実行される処理は、ICカード発行処理の上で最も重要な処理の1つである。ICカード内のICチップは、伝送された個々の命令データの処理が正常に行なえたか否かの情報を出力する手段を備えていて、発行装置はICチップからの出力情報を基に命令データを正常に伝送できたか否かを判断する手段を備えている。

[0006]

また、ICカードは、高いセキュリティを確保するために複数の鍵をデータメ モリに設定記憶し、この複数の鍵を利用してデータの隠蔽やデータの正当性の確 認処理などを行なうようになっている。

[0007]

さらに、最近、たとえば、ネットワークにつながれた複数のパーソナルコンピュータのセキュリティを高めるために、ICカードを利用する方法が開発されており、ICカード内に記憶された鍵を利用して、電子データファイルの隠蔽やデータの正当性の確認処理などを行なう方法が利用されている。

[0008]

また、より高いセキュリティを確保するために、複数の鍵をICカード内のC PUで生成することにより、鍵設定時の外部への漏洩を防止する方法がとられている。

[0009]

【発明が解決しようとする課題】

ところが、上述した複数の鍵をICカード内で生成する従来のICカードシステムにおいて、ICカードが破壊されたり、ICカードを紛失したりすると、ICカード内で生成した複数の鍵を利用して隠蔽や正当性の確認などを行なった電子データファイルを使用できなくなるという問題があった。

[0010]

また、ICカード内で生成した複数の鍵を容易にICカード外に取出すことができると、セキュリティが著しく低下するという問題があった。

[0011]

そこで、最近、たとえば、特開2000-268137号公報に開示されているようなICカードのバックアップ方法が考えられている。このICカードのバックアップ方法は、正規のICカードを識別するための識別情報を含むカード情報を、正規のICカードから予備のICカード内に複写しておき、必要に応じて、この予備のICカードを正規のICカードとする内容に上記識別情報を変更して、予備のICカードを正規のICカードに変更することにより、ICカードの再発行を行なう技術である。

[0012]

しかし、このICカードのバックアップ方法は、全く同じICカードを複製するものではない。したがって、再発行されたICカードを用いても、前述したような問題を解決することはできない。

[0013]

本発明は、上記課題を解決するためになされたもので、内部に記憶された、データを暗号化あるいは復号化するための鍵を安全に外部へ取出すことのできるI Cカードを提供することを目的とする。

[0014]

また、本発明は、ICカード内に記憶された、データを暗号化あるいは復号化するための鍵を安全に外部へ取出し、それを別のICカード内に記憶することにより、その複製カード(たとえば、バックアップカード)を容易に作成することのできるICカード端末装置およびICカード複製方法を提供することを目的と

する。

[0015]

【課題を解決するための手段】

本発明のICカードは、外部装置との間でデータを通信する通信手段と、データを暗号化あるいは復号化するための第1の鍵を記憶している記憶手段と、前記通信手段を介して受信されたデータが鍵設定命令である場合、この鍵設定命令に付加された第2の鍵を前記記憶手段に記憶せしめる鍵設定手段と、前記通信手段を介して受信されたデータが鍵取出命令である場合、前記鍵設定手段により前記記憶手段に記憶された第2の鍵で前記記憶手段内の第1の鍵を暗号化し、この暗号化した第1の鍵を前記通信手段を介して外部へ出力する鍵出力手段とを具備している。

[0016]

また、本発明のICカード端末装置は、一方には少なくともデータを暗号化あるいは復号化するための鍵が記憶され、他方には該鍵が記憶されていない2つのICカードとの間でデータを通信する通信手段と、前記鍵が記憶された一方のICカードに対し鍵取出命令を前記通信手段を介して送信することにより、前記一方のICカード内の鍵を前記通信手段を介して取出す鍵取出手段と、前記鍵が記憶されていない他方のICカードに対し前記鍵取出手段により前記一方のICカードから取出した鍵を付加した暗号鍵設定命令を前記通信手段を介して送信することにより、該鍵を前記他方のICカード内に記憶せしめる暗号鍵設定手段とを具備している。

[0017]

また、本発明のICカード端末装置は、2つのICカードとの間でデータを通信する通信手段と、前記2つのICカードに対し、第1の鍵を暗号化あるいは復号化するための第2の鍵を付加した鍵設定命令を前記通信手段を介して送信することにより、該第2の鍵を前記2つのICカード内にそれぞれ記憶せしめる第1の鍵設定手段と、この第1の鍵設定手段による前記第2の鍵の設定が正常に終了したことを確認する確認手段と、この確認手段により第2の鍵の設定が正常に終了したことが確認されると、前記2つのICカードのうち一方のICカードに対

し鍵生成命令を前記通信手段を介して送信することにより、前記一方のICカード内においてデータを暗号化あるいは復号化するための前記第1の鍵を生成せしめる鍵生成手段と、この鍵生成手段により第1の鍵を生成させた前記一方のICカードに対し鍵取出命令を前記通信手段を介して送信することにより、前記一方のICカード内で生成された第1の鍵を前記通信手段を介して取出す鍵取出手段と、前記2つのICカードのうち他方のICカードに対し前記鍵取出手段により前記一方のICカードから取出した第1の鍵を付加した暗号鍵設定命令を前記通信手段を介して送信することにより、該第1の鍵を前記他方のICカード内に記憶せしめる第2の鍵設定手段とを具備している。

[0018]

また、本発明のICカード複製方法は、少なくともデータを暗号化あるいは復号化するための鍵が記憶されている被複製用の第1のICカードと、複製用の第2のICカードと、これら第1、第2のICカードを取扱う端末装置とを有し、前記端末装置から前記第1のICカードに対し鍵取出命令を送信する第1のステップと、前記第1のICカードにおいて、前記端末装置から送信された鍵取出命令を受信し、前記鍵を前記端末装置に対し送信する第2のステップと、前記端末装置において、前記第1のICカードから送信された鍵を受信し、この受信した鍵を付加した暗号鍵設定命令を前記第2のICカードに対し送信する第3のステップと、前記第2のICカードにおいて、前記端末装置から送信された暗号鍵設定命令を受信し、その暗号鍵設定命令に付加された鍵を記憶する第4のステップとを具備している。

[0019]

また、本発明のICカード複製方法は、少なくともデータを暗号化あるいは復 号化するための第1の鍵が記憶されている被複製用の第1のICカードと、複製 用の第2のICカードと、これら第1、第2のICカードを取扱う端末装置とを 有し、前記端末装置から前記第1、第2のICカードに対し、前記第1の鍵を暗 号化あるいは復号化するための第2の鍵を付加した鍵設定命令を送信する第1の ステップと、前記第1、第2のICカードにおいて、前記端末装置から送信され た鍵設定命令を受信し、その鍵設定命令に付加された第2の鍵をそれぞれ記憶す る第2のステップと、前記端末装置から前記第1のICカードに対し鍵取出命令を送信する第3のステップと、前記第1のICカードにおいて、前記端末装置から送信された鍵取出命令を受信し、前記第2のステップで記憶された第2の鍵により前記第1の鍵を暗号化し、この暗号化した第1の鍵を前記端末装置に対し送信する第4のステップと、前記端末装置において、前記第1のICカードから送信された暗号化された第1の鍵を受信し、この受信した暗号化された第1の鍵を付加した暗号鍵設定命令を前記第2のICカードに対し送信する第5のステップと、前記第2のICカードにおいて、前記端末装置から送信された暗号鍵設定命令を受信し、その暗号鍵設定命令に付加された暗号化された第1の鍵を前記第2のステップで記憶された第2の鍵により復号化し、この復号化した第1の鍵を記憶する第6のステップとを具備している。

[0020]

【発明の実施の形態】

以下、本発明の実施の形態について図面を参照して説明する。

[0021]

図1は、本発明の実施の形態に係るICカード発行システムの構成例を概略的に示すものである。図1において、このICカード発行システムは、端末装置200およびカード発行装置210を備えていて、両者はケーブル205を介して接続されている。端末装置200は、たとえば、パーソナルコンピュータ(PC)であり、端末本体201、補助記憶装置としてのハードディスク装置(HDD)202、入力装置としてのキーボード203、および、ディスプレイ204を備えている。

[0022]

端末本体201は、演算部としてのCPU(セントラル・プロセッシング・ユニット)201a、および、主記憶装置としてのメモリ201bを備えている。 CPU201aは、本発明のポイントである鍵設定処理を制御する。また、端末本体201は、ハードディスク装置202、キーボード203、および、ディスプレイ204とそれぞれ接続されている。

[0023]

ハードディスク装置202には、データ項目定義ファイルF11、磁気エンコード用データベースファイルF12、個人データベースファイルF13、共通データベースファイルF14、命令コードデータベースファイルF15、および、印刷デザイン定義ファイルF16などが格納されている。

[0024]

カード発行装置210は、カードリーダ・ライタ206、カード印刷機207 、磁気エンコーダ208、カード供給部211、スタッカ212を備えていて、 カード供給部211にセットされた発行すべきICカード100を1枚ずつ取込 み、取込んだICカード100を該カード発行装置210内を経由させた後、カードスタッカ212へ排出するようになっている。

[0025]

ICカード100は、たとえば、図2に示すように、コンタクト部105、ICチップ106、および、磁気ストライプ部107を備えている。ICチップ106は、制御素子101、データメモリ102、ワーキングメモリ103、および、プログラムメモリ104を備えている。コンタクト部105およびICチップ106は一体的にモジュール化され、ICカード本体に埋設されている。

[0026]

制御素子101は、たとえば、CPUである。この制御素子101は、本発明のポイントである鍵設定処理、鍵生成処理、鍵暗号化処理などを実行する。データメモリ102は、記憶内容が消去可能な不揮発性のメモリであり、たとえば、EEPROM (electrically erasable and programmable ROM) である。ワーキングメモリ103は、制御素子101の処理データなどを一時的に格納するメモリであり、たとえば、RAM (random access memory) である。プログラムメモリ104は、制御素子101のプログラムなどを記憶するメモリであり、たとえば、マスクROM (read only memory) である。コンタクト部105は、カード発行装置210のカードリーダ・ライタ206と電気的に接触する部分であり、このコンタクト部105およびカードリーダ・ライタ206を介してカード発行装置210とICカード100との間で各種データ交換が行なわれる。

[0027]

カード発行装置210のカードリーダ・ライタ206は、ICカード100のコンタクト部105を介してICカード100との間で各種データ交換を行なう。また、カードリーダ・ライタ206は、ICカード100の磁気ストライプ部107に対して各種データを磁気記録したり、磁気ストライプ部107に磁気記録された各種データを読出したりもする。

[0028]

カード発行装置 2 1 0 は、以下に示す [1] ~ [4] の各機能をそれぞれ備えている。

[0029]

[1]端末装置200からカード発行装置210に送られた命令データをIC カード100のコンタクト部105を介して制御素子101に送信する機能(カードリーダ・ライタ206)。

[0030]

[2] ICカード100の制御素子101から送られた応答をコンタクト部105を介してカード発行装置210から端末装置200に送信する機能(カードリーダ・ライタ206)。

[0031]

[3]端末装置200からカード発行装置210に送られた印刷データをIC カード100の表面に印刷する機能(カード印刷機207)。

[0032]

[4]端末装置200からカード発行装置210に送られた磁気エンコードデータをICカード100の磁気ストライプ部107に磁気記録する機能(磁気エンコーダ208)。

[0033]

図3は、カード発行装置210、端末装置200側から送信された命令(鍵設定命令、鍵生成命令、鍵取出命令など)に対してICカード100側から出力される出力情報(レスポンス)のフォーマット例を示すものである。なお、鍵設定命令、鍵生成命令、鍵取出命令の各機能については後に説明する。

[0034]

図3 (a) に示す第1のフォーマットは、ステータスコードを出力情報として含む。このステータスコードは、カード発行装置210側から送信された命令の実行結果を示す。

[0035]

図3(b)に示す第2のフォーマットは、データ部およびステータスコードを 出力情報として含む。このステータスコードは、上記同様にカード発行装置21 0側から送信された命令の実行結果を示す。なお、データ部については後で詳細 に説明する。

[0036]

図4は、ICカード100のデータメモリ102におけるファイル構造の一例を示すものである。

[0037]

図4(a)は、Aさんが所持するICカード100a(ICカードaと表記することもある)のデータメモリ102におけるファイル構造を示しており、メインファイル(MF)を中心として、このメインファイル(MF)に複数のサブファイル(IEF1、IEF2、IEF3、IEF4、IEF5、IEF6、WEF1、WEF2)がぶら下がる構造になっている。サブファイル(IEF1、IEF2、IEF3、IEF6)は、鍵格納部として機能し、サブファイル(IEF1)には鍵1(A)が格納され、サブファイル(IEF2)には鍵2(A)が格納され、サブファイル(IEF3)には鍵3(A)が格納され、サブファイル(IEF4)には復号化用鍵Aが格納され、サブファイル(IEF5)には暗号化用鍵Aが格納され、サブファイル(IEF6)には暗号化用鍵Bが格納される。これら、鍵1(A)、鍵2(A)、鍵3(A)を合わせて鍵群(第2の鍵)と称し、復号化用鍵(A)、暗号化用鍵(A)、暗号化用鍵(B)をシステムで利用する本鍵(第1の鍵)とする。また、サブファイル(WEF2)にはあさんの会員番号(A)が格納され、サブファイル(WEF2)にはあさんの会員番号(A)が格納される。

[0038]

図4(b)は、Aさんとは異なるBさんが所持するICカード100b(IC

カード b と表記することもある)のデータメモリ102におけるファイル構造を示しており、上記同様、メインファイル(MF)を中心として、このメインファイル(MF)に複数のサブファイル(I E F 1、 I E F 2、 I E F 3、 I E F 4、 I E F 5、 I E F 6、WE F 1、WE F 2)がぶら下がる構造になっている。サブファイル(I E F 1)には鍵1(B)が格納され、サブファイル(I E F 2)には鍵2(B)が格納され、サブファイル(I E F 3)には鍵3(B)が格納され、サブファイル(I E F 4)には復号化用鍵(B)が格納され、サブファイル(I E F 6)には暗号化用鍵(B)が格納され、サブファイル(I E F 6)には暗号化用鍵(A)が格納される。これら、鍵1(B)、鍵2(B)、鍵3(B)を合わせて鍵群(第2の鍵)と称し、復号化用鍵(B)、暗号化用鍵(B)、暗号化用鍵(A)をシステムで利用する本鍵(第1の鍵)とする。また、サブファイル(WE F 1)にはB さんの会員番号(B)が格納され、サブファイル(WE F 2)には該カードの有効期限(B)が格納される。

[0039]

ICカード100のICチップ106内では、本鍵を利用してデータの隠蔽とデータの正当性の確認処理が行なわれる。ICチップ106内では、鍵群を利用して本鍵の暗号化が行なわれる。本鍵は、セキュリティを高めるため、ICチップ106内で生成されるものである。鍵群は、本鍵を暗号化するもので、カード発行時にカード発行装置210で生成される鍵設定命令、後述する個人端末装置で生成される鍵設定命令、あるいは、特殊鍵設定命令により設定されるものであり、正しい暗号化を実行させるためには正しい鍵群が設定されなければならない

[0040]

図5は、ICカード100内の鍵を利用するシステム例を示すものである。

[0041]

図5において、ICカード端末装置としての個人端末装置300(個人端末装置(A)と表記することもある)はAさんが所持し、同じく個人端末装置400(個人端末装置(B)と表記することもある)はBさんが所持し、これら個人端末装置300と個人端末装置400とはネットワークやLANなどの通信回線5

00を介して接続されていて、両者の間で各種データの交換や各種電子データファイルの交換が行なわれるようになっている。

[0042]

個人端末装置300は、たとえば、パーソナルコンピュータ(PC)であり、端末本体301、補助記憶装置としてのハードディスク装置(HDD)302、入力装置としてのキーボード303、および、ディスプレイ304を備えている

[0043]

端末本体301は、演算部としてのCPU301a、および、主記憶装置としてのメモリ301bを備えている。CPU301aは、本発明のポイントである鍵設定処理を制御する。また、端末本体301は、ハードディスク装置302、キーボード303、および、ディスプレイ304、および、カードリーダ・ライタ306(カードリーダ・ライタAと表記することもある)とそれぞれ接続されている。ハードディスク装置302には、暗号化用鍵Aで暗号化された機密情報である電子データファイルF21、F22、F23などが格納されている。なお、電子データファイルは、たとえば、電子メール、文書ファイル、プログラムソースなどである。

[0044]

個人端末装置300は、カードリーダ・ライタ306を介してICカード100aとの間で各種データの交換を行なう。

[0045]

個人端末装置400も上記同様に構成されている。すなわち、個人端末装置4 00は、たとえば、パーソナルコンピュータ(PC)であり、端末本体401、 補助記憶装置としてのハードディスク装置(HDD)402、入力装置としての キーボード403、および、ディスプレイ404を備えている。

[0046]

端末本体401は、演算部としてのCPU401a、および、主記憶装置としてのメモリ401bを備えている。CPU401aは、本発明のポイントである 鍵設定処理を制御する。また、端末本体401は、ハードディスク装置402、 キーボード403、および、ディスプレイ404、および、カードリーダ・ライタ406(カードリーダ・ライタBと表記することもある)とそれぞれ接続されている。ハードディスク装置402には、暗号化用鍵Bで暗号化された機密情報である電子データファイルF31、F32、F33などが格納されている。

[0047]

個人端末装置400は、カードリーダ・ライタ406を介してICカード100bとの間で各種データの交換を行なう。

[0048]

個人端末装置300と個人端末装置400とは、上記したように、ネットワークやLANなどの通信回線500を介して各種データの交換や各種電子データファイルの交換が行なわれる。その場合、セキュリティを高めるために、たとえば、個人端末装置400から個人端末装置300に電子データファイルを送る場合、個人端末装置400は、まず、カードリーダ・ライタ406を介してICカード100bに対して、たとえば、電子データファイル1(電子データファイルF31)を付加した暗号化用鍵(A)での暗号化命令を送信する。

[0049]

ICカード100bのコンタクト部105で受信された暗号化用鍵(A)での暗号化命令は、制御素子101で解読される。この解読の際、暗号化用鍵(A)での暗号化命令であることが判明し、この解読結果に基づき、暗号化命令に付加された電子データファイル1を復号化用鍵Bで復号化を行ない、その後、暗号化用鍵Aを使用して暗号化を行ない、暗号化命令に対するレスポンスとして、正常終了情報および暗号化結果がコンタクト部105からカードリーダ・ライタ406を介して個人端末装置400に送信される。

[0050]

個人端末装置400は、ICカード100bからのレスポンス情報(暗号化用 鍵Aで暗号化された電子データファイル1)を個人端末装置300に送る。個人 端末装置300は、受取った情報(暗号化用鍵Aで暗号化された電子データファ イル1)をハードディスク装置302の電子データファイルF21に保存する。 受取った情報(暗号化用鍵Aで暗号化された電子データファイル1)を閲覧する 場合、端末装置300は、まず、カードリーダ・ライタ306を介してICカード100aに対して、暗号化用鍵Aで暗号化された電子データファイル1(電子データファイルF21)を付加した復号化用鍵(A)での復号化命令を送信する

[0051]

ICカード100aのコンタクト部105で受信された復号化用鍵(A)での復号化命令は、制御素子101で解読される。この解読の際、復号化用鍵(A)での復号化命令であることが判明し、この解読結果に基づき、復号化命令に付加された電子データファイル1を復号化鍵用Aで復号化を行ない、復号化命令に対するレスポンスとして、正常終了情報および復号化結果がコンタクト部105からカードリーダ・ライタ306を介して個人端末装置300に送信される。

[0052]

このように、ICカード内の復号化用鍵を利用して、ICカード内でのみ復号化を行なうためセキュリティが高いが、たとえば、ICカードの破損などで復号化用鍵を失った場合は、個人端末装置300のハードディスク装置302に保存されている電子データファイルを復号化することが不可能となる。また、個人端末装置400から送られてくるデータを復号化することも不可能となる。

[0053]

そこで、本発明では、以下に詳細を説明するバックアップカード(バックアップ用のICカードと表記することもある)の作成処理にしたがい、カード発行装置210によりICカード100に対して、本カード(正規のICカード)の作成およびバックアップカード(正規のICカードの複製カード)の作成を行ない、個人端末装置300または400において、本カード内で暗号化用鍵および復号化用鍵の生成を行ない、即時にバックアップカードを作成することで、本カードの破損時にバックアップカードを使うことにより、電子データファイルの復号化を行ない、新しいICカードで暗号化を行なうことにより、電子データファイルが復号化不可能となることを防止するものである。

[0054]

まず、図6ないしい図10を参照してICカード発行システムの端末装置20

0で生成される命令データの生成方法について説明する。

[0055]

端末装置200のハードディスク装置202内に保管されている個人データベースファイルF13は、たとえば、図6に示すように、漢字氏名(項目1)、漢字住所(項目2)、カナ名字(項目3)、会員番号(項目4)、有効期限(項目5)、パスワード(項目6)、鍵1(項目7)などの個別データを1レコードとしたレコード群(個別データ群)から構成されている。

[0056]

また、ハードディスク装置202内に保管されている本カード用の命令コードデータベースファイルF15は、ICカード100のICチップ106内の制御素子101に対して条件設定を行なったり、付加データをデータメモリ102に書込ませる働きをする命令コードなどから構成される。たとえば、図7に示すように、命令コード欄、付加データ欄、IC出力情報欄が用意されており、図7の例では、たとえば、「命令コード18」の付加データは「個人データベースファイルの項目6」が定義されて、IC出力情報は「9000」と比較すると定義され、「命令コード25」の付加データは「個人データベースファイルの項目5」が定義されて、IC出力情報は「9000」と比較すると定義されている。

[0057]

端末装置200は、命令コードデータベースと個人データベースとから、たとえば、図10に示すように、命令コード19に付加データとして個人データベースファイルの項目7のデータ「49 83..6c 44 78」が付加された命令データを生成する。

[0.058]

たとえば、復号化用鍵取出し・設定命令用鍵群の鍵1は次のように設定する。端末装置200は、ハードディスク装置202内に格納されている命令コードデータベースファイル(図7参照)の命令コード19と、個人データベースファイル(図6参照)の項目7とから命令データを生成し、カードリーダ・ライタ206を介してICカード100のICチップ106に送ることにより、鍵1を設定する。この命令コード19を鍵設定命令と称する。

[0059]

ICカード100のICチップ106内での動作をさらに詳細に説明すると、カードリーダ・ライタ206からICカード100のコンタクト部105に対して、鍵1が付加された鍵設定命令が送信される。コンタクト部105で受信された鍵設定命令は、制御素子101で解読される。この解読の際、鍵1の設定命令であることが判明し、この解読結果に基づき鍵1がデータメモリ102のサブファイル(IEF1)に設定(記憶)される。そして、鍵設定命令に対するレスポンスとして、正常終了情報がコンタクト部105からカードリーダ・ライタ206に送信される。すなわち、正常終了情報が端末本体201に通知されることになる。

[0060]

バックアップカード用の命令コードデータベースファイルは、本カード用命令コードデータベースファイルと同様に、ICカード100のICチップ106内の制御素子101に対して条件設定を行なったり、付加データをデータメモリ102に書込ませる働きをする命令コードなどから構成される。たとえば、図8に示すように、命令コード欄、付加データ欄、IC出力情報欄が用意されており、図8の例では、たとえば、「命令コード18」の付加データは「個人データベースファイルの項目6」が定義されている。

[0061]

バックアップカードは、たとえば、図9に示すように、本カードとしての機能を果たすための必須情報である会員番号や有効期限の情報がないファイル構造となっている。したがって、バックアップカード用の命令コードデータベースファイルは、本カード用の命令コードデータベースファイルと異なり、鍵1の設定情報以降の命令コードは定義されない。

[0062]

次に、本カードおよびバックアップカードの発行処理について、図11に示す フローチャートを参照して説明する。

[0063]

まず、カード供給部211からICカード100を取込み(S101)、その

後、本カード用の命令コードデータベースファイルF15に基づき命令コードを 生成して(S102)、それをICカード100に送る(S103)。

[0064]

次に、本カード用の印刷デザイン定義ファイルF16に基づきカード表面の印刷データを生成し、この生成した印刷データをカード印刷機207へ送ることにより、ICカード100の表面に印刷を行なう(S104)。

[0065]

次に、本カード用の磁気エンコード用データベースファイルF12に基づき磁気記録データを生成し、この生成した磁気記録データを磁気エンコーダ208へ送ることにより、ICカード100磁気ストライプ部107に磁気記録を行なう(S105)。

[0066]

次に、本カードの発行処理が正常に終了したかを確認し(S106)、正常に終了した場合、該ICカード100をスタッカ212に排出する(S107)。 スタッカ212に排出されたICカード100は本カードとして発行されたICカードである。

[0067]

スタッカ212に本カードを排出した後、カード供給部211から2枚目のI Cカード100を取込み、その後、バックアップカード用の命令コードデータベースファイルF15に基づき命令コードを生成して(S108)、それをICカード100に送る(S109)。

[0068]

次に、バックアップカード用の印刷デザイン定義ファイルF16に基づきカード表面の印刷データを生成し、この生成した印刷データをカード印刷機207へ送ることにより、ICカード100の表面に印刷を行なう(S110)。

[0069]

次に、バックアップカード用の磁気エンコード用データベースファイルF12 に基づき磁気記録データを生成し、この生成した磁気記録データを磁気エンコー ダ208へ送ることにより、ICカード100の磁気ストライプ部107に磁気 記録を行なう(S111)。

[0070]

次に、バックアップカードの発行処理が正常に終了したかを確認し(S112)、正常に終了した場合、該ICカード100をスタッカ212に排出する(S113)。スタッカ212に排出されたICカード100はバックアップカードとして発行されたICカードである。

[0071]

なお、ステップS106、S112において、カードの発行処理が正常に終了しなかった場合、該ICカード100を図示しないリジェクト部に排出する(S114)。

[0072]

このようにして、本カードおよびバックアップカードの発行処理が行なわれるものであり、発行処理終了直後(カード製造者からの出荷状態)の両カードにおけるデータメモリ102の内部の状態を図12に模式的に示す。上記した発行処理により、図に網掛けしたファイル(IEF1、WEF1、WEF2)に所定のデータが設定(記憶)され、網掛けのない他のファイル(IEF2、IEF3、IEF4、IEF5、IEF6)はデータ未設定の状態である。

[0073]

次に、上記したように発行された本カードに暗号化用鍵および復号化用鍵を生成させ、バックアップカードに復号化用鍵を設定する処理について説明する。なお、以下の説明では個人端末装置300を用いて行なう場合について述べるが、個人端末装置400を用いても同様に行なえる。

[0074]

まず、本カードに暗号化用鍵および復号化用鍵を生成させ、バックアップカードに復号化用鍵を設定するシステムの構成について図13を参照して説明する。図13において、個人端末装置300には、本カード用のカードリーダ・ライタ306aと共にバックアップカード用のカードリーダ・ライタ306bが接続されており、カードリーダ・ライタ306aには前記のように発行された本カード100c(ICカードaに対応、本カードaと表記することもある)が挿入され

、カードリーダ・ライタ306bには前記のように発行されたバックアップカード100d (バックアップカードaと表記することもある) が挿入される。

[0075]

個人端末装置300のディスプレイ304には、図14に示すような鍵入力画面が表示される。この鍵入力画面には、復号化用鍵取出し・設定命令用鍵群のうち、前述の発行処理で設定を行なわなかった鍵を入力するエリア、および、鍵設定を行なうために必要な照合用パスワードの入力エリア、鍵入力の終了を指示する入力終了釦、処理を中断するための終了釦がそれぞれ表示されている。

[0076]

設定対象となる鍵群(鍵2、鍵3)は、オペレータによるキーボード303の操作により端末本体301に入力される。全ての鍵(鍵2、鍵3)とパスワードの入力が終了し、入力終了釦により入力終了が指示されると、本カード100c およびバックアップカード100dへの鍵の設定、本カード100cでの暗号化用鍵、復号化用鍵の生成、本カード100cから復号化用鍵の取出し、バックアップカード100dへの復号化用鍵の設定が開始される。

[0077]

次に、本カード100cおよびバックアップカード100dへの鍵の設定、本カード100cでの暗号化用鍵および復号化用鍵の生成、本カード100cからの復号化用鍵の取出し、バックアップカード100dへの復号化用鍵の設定を行なう処理について、図15に示すフローチャートを参照して説明する。

[0078]

鍵の設定は、鍵設定命令により実行される。すなわち、カードリーダ・ライタ306aを介して本カード100cのコンタクト部105に対して、鍵2の鍵入カエリアに入力された鍵2が付加された鍵設定命令データが送信される(S201)。本カード100cのコンタクト部105で受信された受信データは、制御素子101で解読される。この解読の際、受信データは鍵2の設定命令であることが判明すると、この解読結果に基づき鍵2がデータメモリ102のサブファイル(IEF2)に設定(記憶)される(S201a)。そして、鍵設定命令に対するレスポンスとして、正常終了情報がコンタクト部105からカードリーダ・

ライタ306aに送信される。すなわち、正常終了情報が端末本体301に通知されることになる。

[0079]

次に、カードリーダ・ライタ306bを介してバックアップカード100dのコンタクト部105に対して、鍵2の鍵入力エリアに入力された鍵2が付加された鍵設定命令が送信され(S202)、上記同様に鍵2がバックアップカード100dのデータメモリ102のサブファイル(IEF2)に設定(記憶)される(S202a)。そして、鍵設定命令に対するレスポンスとして、正常終了情報がコンタクト部105からカードリーダ・ライタ306bに送信される。すなわち、正常終了情報が端末本体301に通知されることになる。

[0080]

この後、カードリーダ・ライタ306aを介して本カード100cのコンタクト部105に対して、鍵3の鍵入力エリアに入力された鍵3が付加された鍵設定命令が送信され(S203)、上記同様に鍵3が本カード100cのデータメモリ102のサブファイル(IEF3)に設定(記憶)される(S203a)。そして、鍵設定命令に対するレスポンスとして、正常終了情報がコンタクト部105からカードリーダ・ライタ306aに送信される。すなわち、正常終了情報が端末本体301に通知されることになる。

[0081]

次に、カードリーダ・ライタ306bを介してバックアップカード100dのコンタクト部105に対して、鍵3の鍵入力エリアに入力された鍵3が付加された鍵設定命令が送信され(S204)、上記同様に鍵3がバックアップカード100dのデータメモリ102のサブファイル(IEF3)に設定される(S204a)。そして、鍵設定命令に対するレスポンスとして、正常終了情報がコンタクト部105からカードリーダ・ライタ306bに送信される。すなわち、正常終了情報が端末本体301に通知されることになる。

[0082]

本カード100cでの暗号化用鍵、復号化用鍵の生成は、暗号化用鍵・復号化 用鍵生成命令により実行される。すなわち、カードリーダ・ライタ306aを介 して本カード100cのコンタクト部105に対して、暗号化用鍵・復号化用鍵生成命令データが送信される(S205)。コンタクト部105で受信された受信データは、制御素子101で解読される。この解読の際、受信データは暗号化用鍵・復号化用鍵生成命令であることが判明すると、この解読結果に基づき暗号化用鍵・復号化用鍵が生成され、データメモリ102のサブファイル(IEF4、IEF5)に設定(記憶)される(S205a)。そして、暗号化用鍵・復号化用鍵生成命令に対するレスポンスとして、正常終了情報がコンタクト部105からカードリーダ・ライタ306aに送信される。すなわち、正常終了情報が端末本体301に通知されることになる。

[0083]

本カード100cから復号化用鍵の取出しは復号化用鍵取出命令により実行される。すなわち、カードリーダ・ライタ306aを介して本カード100cのコンタクト部105に対して、復号化用鍵取出命令データが送信される(S206)。コンタクト部105で受信された受信データは、制御素子101で解読される。この解読の際、受信データは復号化用鍵取出命令であることが判明すると、この解読結果に基づき、データメモリ102のサブファイル(IEF4)に設定されている復号化用鍵を鍵群(鍵1、鍵2、鍵3)で暗号化した結果と正常終了情報が、復号化用鍵取出命令に対するレスポンスとして、コンタクト部105からカードリーダ・ライタ306aに送信される(S206a、S207)。すなわち、正常終了情報と鍵群により暗号化された復号化用鍵が端末本体301に通知されることになる。

[0084]

バックアップカード100dへの復号化用鍵の設定は、上記で通知された鍵群により暗号化された復号化用鍵が付加された復号化用鍵設定命令により実行される。すなわち、カードリーダ・ライタ306bを介してバックアップカード100dのコンタクト部105に対して、復号化用鍵設定命令データが送信される(S208)。コンタクト部105で受信された受信データは、制御素子101で解読される。この解読の際、受信データは復号化用鍵設定命令であることが判明すると、この解読結果に基づき、データメモリ102のサブファイル(IEF1

、IEF2、IEF3)に設定されている鍵群(鍵1、鍵2、鍵3)で、復号化用鍵設定命令に付加された暗号化された復号化用鍵を復号化し、データメモリ102のサブファイル(IEF4)に設定される(S208a)。そして、復号化用鍵設定命令に対するレスポンスとして、正常終了情報がコンタクト部105からカードリーダ・ライタ306bに送信される。すなわち、正常終了情報が端末本体301に通知されることになる。

[0085]

このようにして、本カード100cに暗号化用鍵および復号化用鍵を生成させ、バックアップカード100dに復号化用鍵を設定するものであり、処理終了直後(ユーザ使用開始前状態)の両カードにおけるデータメモリ102の内部の状態を図16に模式的に示す。上記した処理により、図に縦破線、横破線、格子柄を付したファイル(IEF2、IEF3、IEF4、IEF5)に所定のデータが設定(記憶)され、何も付されてない他のファイル(IEF6、IEF5)はデータ未設定の状態である。

[0086]

上記で説明した本カード100cの作成およびバックアップカード100dの 作成の処理の模様を模式図で表わすと、図17に示すようになる。

[0087]

次に、このように作成された本カード100cが破損し、個人端末装置300の電子データファイルをバックアップカード100dで復号化し、新しい本カードで暗号化する処理について説明する。なお、以下の説明では個人端末装置300を用いて行なう場合について述べるが、個人端末装置400を用いても同様に行なえる。

[0088]

個人端末装置300には、図13を用いて先に説明したように、新しい本カード挿入用のカードリーダ・ライタ306aと共にバックアップカード挿入用のカードリーダ・ライタ306bが接続されており、カードリーダ・ライタ306aには新たに作成された本カード100cが挿入され、カードリーダ・ライタ306bにはバックアップカード100dが挿入される。

[0089]

個人端末装置300のディスプレイ304には、たとえば、図18に示すようなファイル名入力画面が表示されている。このファイル名入力画面には、新しいカードで暗号化を行なうために必要な照合用パスワードの入力エリア、バックアップカードで復号化を行なうために必要な照合用パスワードの入力エリア、破損した旧い本カード100cの暗号化用鍵で暗号化された電子データファイル名を入力する追加釦、電子データファイル名を表示するエリア、ファイル名入力の終了を指示する入力終了釦、処理を中断するための終了釦が表示されている。

[0090]

オペレータによるキーボード303の操作により、破損した旧い本カード100cの暗号化用鍵で暗号化された電子データファイル名の入力と、パスワードの入力が終了し、入力終了釦により入力終了が指示されると、バックアップカード100dでの電子データファイルの復号化処理、および、新しい本カード100cでの電子データファイルの暗号化処理が開始される。

[0091]

以下、バックアップカード100dでの電子データファイルの復号化処理、および、新しい本カード100cでの電子データファイルの暗号化処理について、図19に示すフローチャートを参照して説明する。

[0092]

まず、入力されたバックアップカードで復号化を行なうために必要な照合用パスワードを基にバックアップカードで復号化を行なうために必要な照合の命令データが作成され、カードリーダ・ライタ306bを介してバックアップカード100 は送信される(S301)。次に、新しいカードで暗号化を行なうために必要な照合用パスワードを基に新しいカードで暗号化を行なうために必要な照合の命令データが作成され、カードリーダ・ライタ306aを介して新しい本カード100 cに送信される(S302)。

[0093]

電子データファイルの復号化処理は、復号化命令により実行される。すなわち、カードリーダ・ライタ306bを介してバックアップカード100dのコンタ

クト部105に対して、ファイル名入力エリアに入力された電子データファイルが付加された復号化命令が送信される(S303、S304)。

[0094]

バックアップカード100dのコンタクト部105で受信された復号化命令は、バックアップカード100dの制御素子101で解読される。この解読の際、復号化命令であることが判明し、この解読結果に基づき、制御素子101は、データメモリ102のサブファイル(IEF4)に設定されている復号化用鍵で復号化命令に付加されてきた電子データファイルを復号化し(S304a)、その復号化結果と正常終了情報がコンタクト部105からカードリーダ・ライタ306bに送信する(S305)。

[0095]

電子データファイルの暗号化処理は、暗号化命令により実行される。すなわち、カードリーダ・ライタ306aを介して新しい本カード100cのコンタクト部105に対して、上記で通知された復号化された電子データファイルが付加された暗号化命令が送信される(S306)。

[0096]

新しい本カード100cのコンタクト部105で受信された暗号化命令は、新しい本カード100cの制御素子101で解読される。この解読の際、暗号化命令であることが判明し、この解読結果に基づき、制御素子101は、データメモリ102のサブファイル(IEF5)に設定されている暗号化用鍵で暗号化命令に付加されてきた電子データファイルを暗号化し(S306a)、その暗号化結果と正常終了情報がコンタクト部105からカードリーダ・ライタ306aを介して端末本体301に送信する(S307)。

[0097]

端末本体301は、新しい本カード100cからの暗号化用鍵で暗号化された電子データファイルをハードディスク装置302に格納する(S308)。次に、新しい本カード100cから受取った暗号化された電子データファイルが最後の電子データファイルか否かを判断し(S309)、最後でなければステップS303からの動作を繰り返し、最後の電子データファイルになったところで処理

26

を終了する。

[0098]

このように、上記実施の形態によれば、ICカード内で生成された復号化用鍵、暗号化用鍵を外部へ取出す際、該ICカード内に設定された別の複数の鍵で暗号化してから外部へ取出すことにより、安全に外部へ取出すことができる。そして、取出した復号化用鍵、暗号化用鍵を別のICカードに書込むことにより、たとえば、バックアップカードを容易に作成できる。

[0099]

したがって、たとえば、内部で生成した復号化用鍵、暗号化用鍵を持つICカードが破壊しても、あらかじめ作成しておいたバックアップカードを用いることにより、該破壊したICカード内の復号化用鍵、暗号化用鍵でデータの隠蔽や正当性の確認が行なわれた電子データファイルを再使用することが可能となる。

[0100]

具体例を用いて更に詳細に説明する。たとえば、図5に示すシステムにおいて、個人端末装置300と個人端末装置400との間で電子メールの交換を行なっている場合で、たとえば、ICカード100aが破損した場合、個人端末装置300では、過去に個人端末装置400から送られてきた電子メール、および、新たに個人端末装置400から送られてきた電子メールを読むことが不可能となる

[0101]

ところが、前述したようなバックアップカードを用いることにより、個人端末装置300において、過去に個人端末装置400から送られてきた電子メールを読むことができ、新しいICカードを取得するまでの間、新たに個人端末装置400から送られてきた電子メールを読むことや、個人端末装置400に暗号化した電子メールを送ることが可能となる。

[0102]

なお、前記実施の形態では、鍵1をあらかじめ生成し、個人データベースファイルの一部としてハードディスク装置に格納しておくことで、ICカードを発行する方法を説明したが、よりセキュリティを高めるため、たとえば、パーソナル

コンピュータのプログラム、または、専用の鍵生成装置などでカード発行時に自動的に鍵1を生成して、ICカード内に設定する方法でもよい。このようにすれば、ハードディスク装置に格納しないため、セキュリティをより高くすることができる。

[0103]

また、同様に、鍵2、鍵3を画面入力する方法で説明したが、よりセキュリティを高めるため、たとえば、パーソナルコンピュータのプログラム、または、専用の鍵生成装置などでカード発行時に自動的に鍵2、鍵3を生成して、ICカード内に設定する方法でもよい。

[0104]

また、復号化用鍵取出し・設定命令用鍵群の数が3つの場合について説明したが、たとえば、鍵1のみ、鍵1と鍵2のみ、あるいは、4つ以上の鍵としてもよい。

[0105]

また、本カード内にバックアップカード作成フラグを設けて、鍵群を使用して、復号化用鍵、暗号化用鍵が外部へ取出された場合には上記フラグを立て、フラグが立っている場合は鍵を外部へ取出すことができないようにすれば、さらにセキュリティを高めることができる。

[0106]

また、バックアップカードを作成した後は、本カードのデータメモリ内の鍵群 エリアを鍵取出し不可とすることにより、鍵を取出すことができないようにして もよい。

[0107]

また、復号化用鍵取出し・設定命令用鍵群の鍵1をカード発行時に、鍵2と鍵3をバックアップカードの作成時に、それぞれ設定する方法について説明したが、たとえば、図20および図21に示すように、鍵1、鍵2、鍵3を全てカード発行時に設定する方法でもよい。すなわち、カード製造者が鍵1、鍵2、鍵3を全て設定するものである。なお、図20は、カード製造者からの出荷状態の本カードおよびバックアップカードにおけるデータメモリ102の内部の状態を、図

28

21は、ユーザ使用開始前状態の本カードおよびバックアップカードにおけるデータメモリ102の内部の状態を、それぞれ示している。

[0108]

また、復号化用鍵取出し・設定命令用鍵群の鍵1をカード発行時に、鍵2と鍵3をバックアップカードの作成時に、それぞれ設定する方法について説明したが、たとえば、図22および図23に示すように、鍵1、鍵2、鍵3を全てバックアップカードの作成時に設定する方法でもよい。すなわち、ユーザが鍵1、鍵2、鍵3を全て設定するものである。なお、図22は、カード製造者からの出荷状態の本カードおよびバックアップカードにおけるデータメモリ102の内部の状態を、図23は、ユーザ使用開始前状態の本カードおよびバックアップカードにおけるデータメモリ102の内部の状態を、それぞれ示している。

[0109]

また、復号化用鍵、暗号化用鍵をバックアップカードの作成時に生成する方法について説明したが、たとえば、図24および図25に示すように、カード発行時に生成する方法でもよい。すなわち、鍵をカード製造者とユーザが分けて設定するものである。なお、図24は、カード製造者からの出荷状態の本カードおよびバックアップカードにおけるデータメモリ102の内部の状態を、図25は、ユーザ使用開始前状態の本カードおよびバックアップカードにおけるデータメモリ102の内部の状態を、それぞれ示している。

[0110]

また、復号化用鍵のみをバックアップカードに設定する方法について説明したが、新しいICカードがユーザに届くまでの間に業務に支障が生じないように、たとえば、図26および図27に示すように、暗号化用鍵をもバックアップカードカードに設定する方法でもよい。なお、図26は、カード製造者からの出荷状態の本カードおよびバックアップカードにおけるデータメモリ102の内部の状態を、図27は、ユーザ使用開始前状態の本カードおよびバックアップカードにおけるデータメモリ102の内部の状態を、それぞれ示している。

[0111]

さらに、復号化用鍵、暗号化用鍵をICカード内で生成する方法について説明

したが、たとえば、図28に示すように、個人端末装置300および個人端末装置400を通信回線500を介して認証局(鍵を生成するサービスセンタ)600に接続し、認証局600で生成された復号化用鍵、暗号化用鍵を例えば個人端末装置300にダウンロードすることにより、本カード100cに復号化用鍵、暗号化用鍵を設定するようにしてもよい。

[0112]

この場合の本カード100cおよびバックアップカード100dへの鍵の設定、本カード100cへの暗号化用鍵および復号化用鍵の設定、本カード100cからの復号化用鍵の取出し、バックアップカード100dへの復号化用鍵の設定を行なう処理は、図29に示すフローチャートのようになる。図29のフローチャートは、前述した図15のフローチャートに対し以下の点が若干異なる。すなわち、ステップS204とS205との間に認証局600から本カード用の復号化用鍵、暗号化用鍵を取得するステップS209が追加される。また、ステップS205の処理が本カード用の復号化用鍵、暗号化用鍵設定命令の送信となるとともに、ステップS205aの処理が復号化用鍵、暗号化用鍵の設定となる。

[0113]

この場合のカード製造者からの出荷状態の本カードおよびバックアップカード におけるデータメモリ102の内部の状態を図30に示し、ユーザ使用開始前状態の本カードおよびバックアップカードにおけるデータメモリ102の内部の状態を図31に示している。

[0114]

【発明の効果】

以上詳述したように本発明によれば、内部に記憶された、データを暗号化あるいは復号化するための鍵を安全に外部へ取出すことのできるICカードを提供できる。

[0115]

また、本発明によれば、ICカード内に記憶された、データを暗号化あるいは 復号化するための鍵を安全に外部へ取出し、それを別のICカード内に記憶する ことにより、その複製カード(たとえば、バックアップカード)を容易に作成す ることのできるICカード端末装置およびICカード複製方法を提供できる。

【図面の簡単な説明】

【図1】

本発明の実施の形態に係るICカード発行システムの構成例を概略的に示すブロック図。

【図2】

ICカードの構成例を概略的に示すブロック図。

【図3】

ICカード側から出力されるレスポンスのフォーマット例を示す図。

【図4】

ICカードのデータメモリにおけるファイル構造の一例を示す図。

【図5】

ICカードの鍵を利用するシステムの一例を示すブロック図。

【図6】

個人データベースファイルの一例を示す構成図。

【図7】

本カード用の命令コードデータベースファイルの一例を示す構成図。

【図8】

バックアップカード用の命令コードデータベースファイルの一例を示す構成図

【図9】

バックアップカード用ICカードのデータメモリにおけるファイル構造の一例を示す図。

【図10】

命令データの一例を示す図。

【図11】

本カードおよびバックアップカードの発行処理を説明するフローチャート。

【図12】

カード製造者からの出荷状態の本カードおよびバックアップカードにおけるデ

ータメモリの内部状態を模式的に示す図。

【図13】

発行された本カードに暗号化用鍵および復号化用鍵を生成させ、バックアップカードに復号化用鍵を設定するシステムの構成を示すブロック図。

【図14】

鍵入力画面の一例を示す図。

【図15】

本カードおよびバックアップカードへの鍵の設定、本カードでの暗号化用鍵および復号化用鍵の生成、本カードからの復号化用鍵の取出し、バックアップカードへの復号化用鍵の設定を行なう処理を説明するフローチャート。

【図16】

ユーザ使用開始前状態の本カードおよびバックアップカードにおけるデータメ モリの内部状態を模式的に示す図。

【図17】

本カードおよびバックアップカードの作成処理の模様を説明する模式図。

【図18】

ファイル名入力画面の一例を示す図。

【図19】

バックアップカードでの電子データファイルの復号化処理、および、新しい本 カードでの電子データファイルの暗号化処理を説明するフローチャート。

【図20】

他の例におけるカード製造者からの出荷状態の本カードおよびバックアップカードにおけるデータメモリの内部状態を模式的に示す図。

【図21】

他の例におけるユーザ使用開始前状態の本カードおよびバックアップカードに おけるデータメモリの内部状態を模式的に示す図。

【図22】

他の例におけるカード製造者からの出荷状態の本カードおよびバックアップカードにおけるデータメモリの内部状態を模式的に示す図。

【図23】

他の例におけるユーザ使用開始前状態の本カードおよびバックアップカードに おけるデータメモリの内部状態を模式的に示す図。

【図24】

他の例におけるカード製造者からの出荷状態の本カードおよびバックアップカードにおけるデータメモリの内部状態を模式的に示す図。

【図25】

他の例におけるユーザ使用開始前状態の本カードおよびバックアップカードに おけるデータメモリの内部状態を模式的に示す図。

【図26】

他の例におけるカード製造者からの出荷状態の本カードおよびバックアップカードにおけるデータメモリの内部状態を模式的に示す図。

【図27】

他の例におけるユーザ使用開始前状態の本カードおよびバックアップカードに おけるデータメモリの内部状態を模式的に示す図。

【図28】

他の例において、発行された本カードに暗号化用鍵および復号化用鍵を設定し、バックアップカードに復号化用鍵を設定するシステムの構成を概略的に示すブロック図。

【図29】

他の例において、本カードおよびバックアップカードへの鍵の設定、本カードへの暗号化用鍵および復号化用鍵の設定、本カードからの復号化用鍵の取出し、バックアップカードへの復号化用鍵の設定を行なう処理を説明するフローチャート。

【図30】

他の例におけるカード製造者からの出荷状態の本カードおよびバックアップカードにおけるデータメモリの内部状態を模式的に示す図。

【図31】

他の例におけるユーザ使用開始前状態の本カードおよびバックアップカードに

おけるデータメモリの内部状態を模式的に示す図。

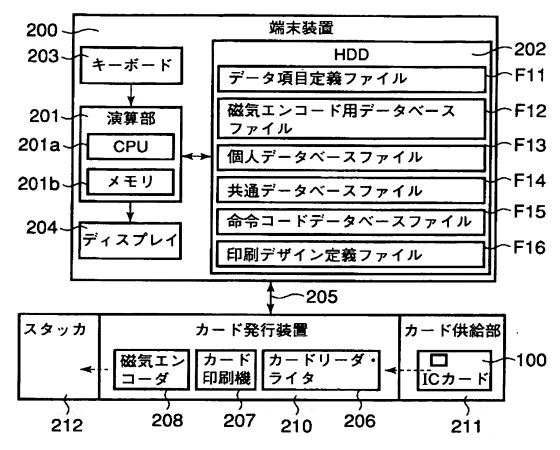
【符号の説明】

100,100a,100b…ICカード、100c…本カード、100d…バックアップカード(複製カード)、101…制御素子、102…データメモリ、103…ワーキングメモリ、104…プログラムメモリ、105…コンタクト部、106…ICチップ、200…端末装置、201…端末本体、201a…CPU、201b…メモリ、202…ハードディスク装置、203…キーボード、204…ディスプレイ、206…カードリーダ・ライタ、207…カード印刷機、208…磁気エンコーダ、210…カード発行装置、211…カード供給部、212…カードスタッカ、300…個人端末装置(ICカード端末装置)、301…端末本体、301a…CPU、301b…メモリ、302…ハードディスク装置、303…キーボード、304…ディスプレイ、306a,306b…カードリーダ・ライタ、400…個人端末装置(ICカード端末装置)、406…カードリーダ・ライタ、500…通信回線。

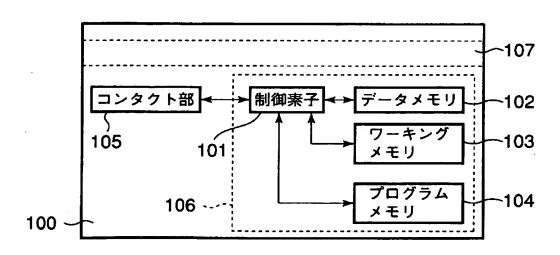
【書類名】

図面

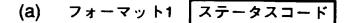
【図1】



【図2】

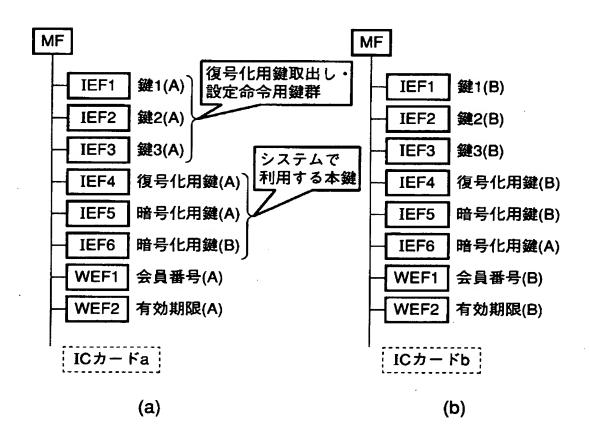


【図3】

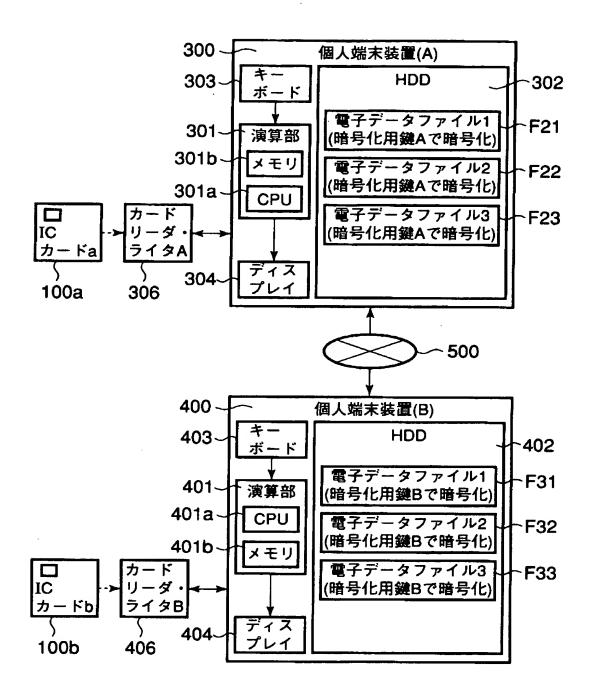


(b) フォーマット2 データ部 ステータスコード

【図4】



【図5】



【図6】

	項目1:	••	項目2:	項目3:	項目4:	項目5:	項目6:	項目7:
	漢字	无名	漢字住所	カナ名字	会員番号	有効期限	パスワード	
17-1-€7	田中田	太郎	練馬区	TANAKA	200000	2000.09	737c545a87	737c545a87 93 24d8 88 AB
7+.¥5	鈴木	次郎	江東区	SUZUKI	000014	2001.10	+-	4787ea7184 d0 93b2 cb 46
•••			•••	•••	•••	•••		•••
•••	•••			•••				
17-1-13	林	三郎	新宿区	HAYASHI	000157	2005.08	c8d7eb567f	c8d7eb567f 82 6aeb 0b 87
レコート #14	松本	四郎	杉並区	MATSUMOTO	000004	2002.07	8181fc35d8	49 836c 44 78
•••			•••	•••	•••			•••
•••	•••		•••	•••	•••	•••		
17-1-⊏1	中村	五郎	밂川区	NAKAMURA	002004	2000.12	eefaac5620	35 89fb f9 90

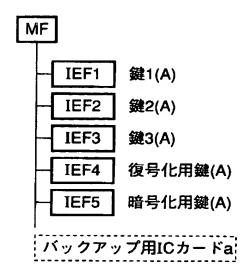
【図7】

_		_	_		_	_					,	_	_		
IC出力情報	00 06	00 06	•••	•••	00 06	00 06	00 06			00 06		00 06	00 06		
付加データ	×	×	•••	•••	個別ファイル:項目6	個別ファイル:項目7	×	•••	•••	個別ファイル:項目5		×	×	•••	•••
命令コードの内容	命令コード1の内容	命令コード2の内容	• • •	•••	命令コード18の内容	命令コード19の内容	命令コード20の内容	•••	•••	命令コード25の内容		命令コード30の内容	命令コード31の内容	•••	• • •
	命令コード1	命令コード2	•••	•	命令コード18	命令コード19	命令コード20	•••	•••	命令コード25	•••	命令コード30	命令コード31	•••	•••

【図8】

一番	0	0			0	
IC田力倫報	00 06	00 06	•••	•••	00 06	00 06
付加データ	×	×	•••	•••	個別ファイル:項目6	個別ファイル:項目7
命令コートの内容	命令コード1の内容	命令コード2の内容	•••	•••	命令コード18の内容	命令コード19の内容
	命令コード1	命令コード2	•••	•••	命令コード18	60-10-16-19

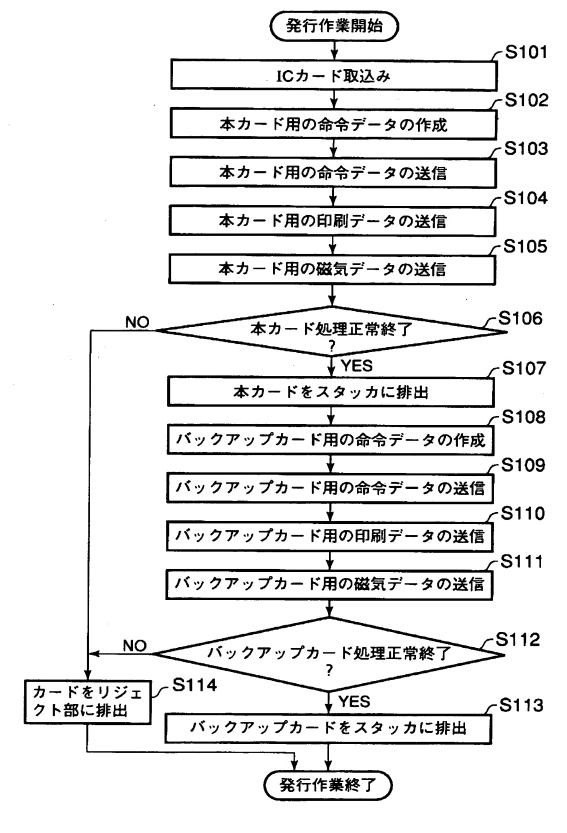
【図9】



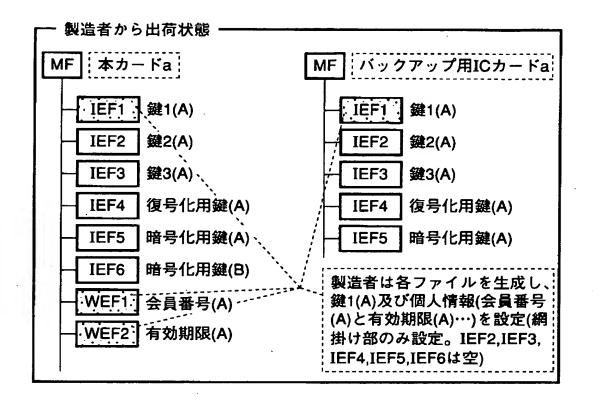
【図10】

付加データ 命令コード19の内容 49 83..6c 44 78

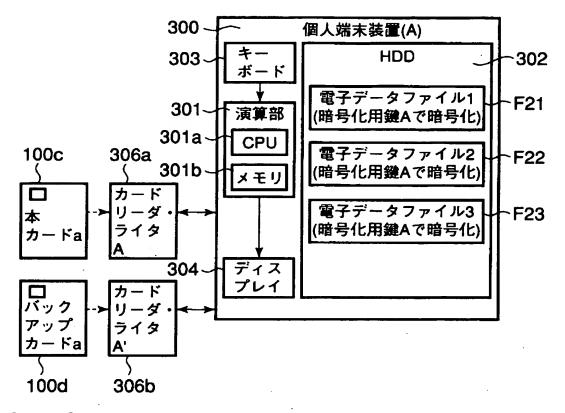
【図11】



【図12】



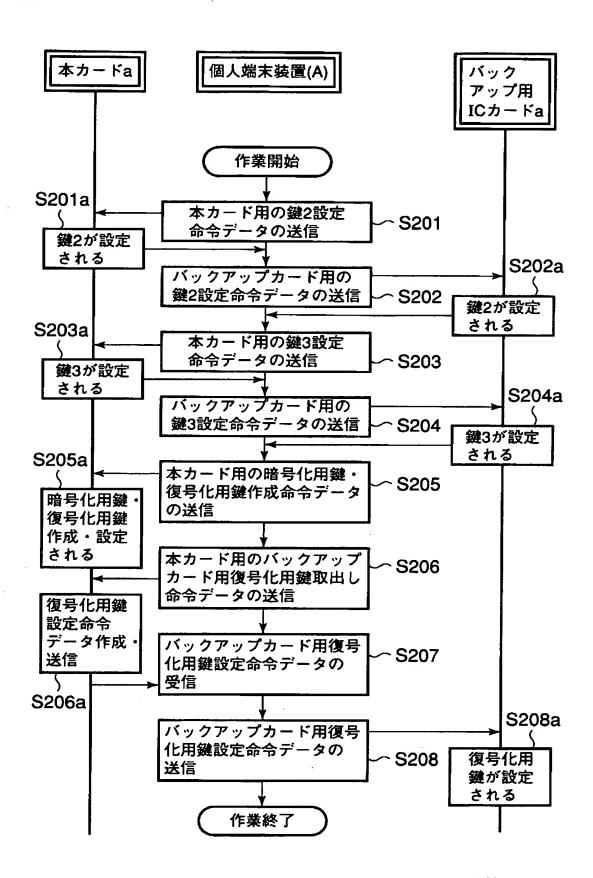
【図13】



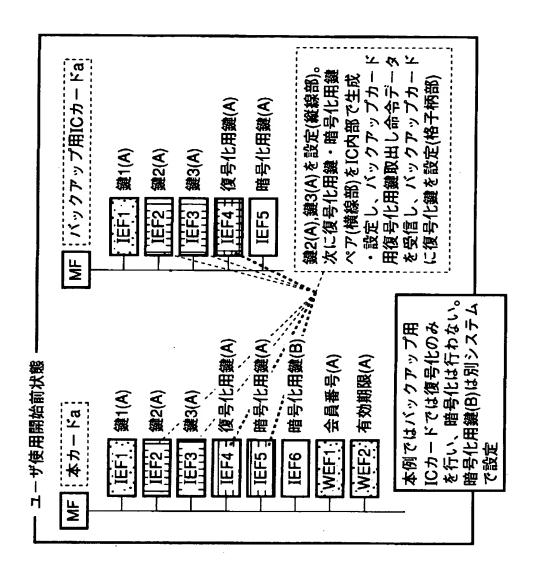
【図14】

鍵2・3入力	画面
パスワード	と鍵2・3を入力して下さい。
パスワード	
鍵2	
鍵3	
	入力終了終了

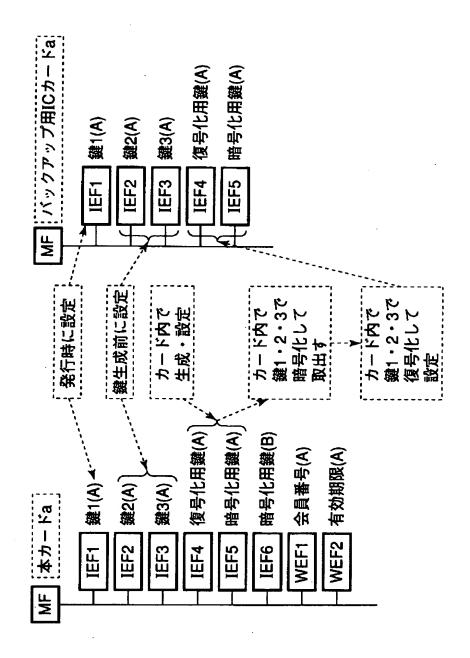
【図15】



【図16】



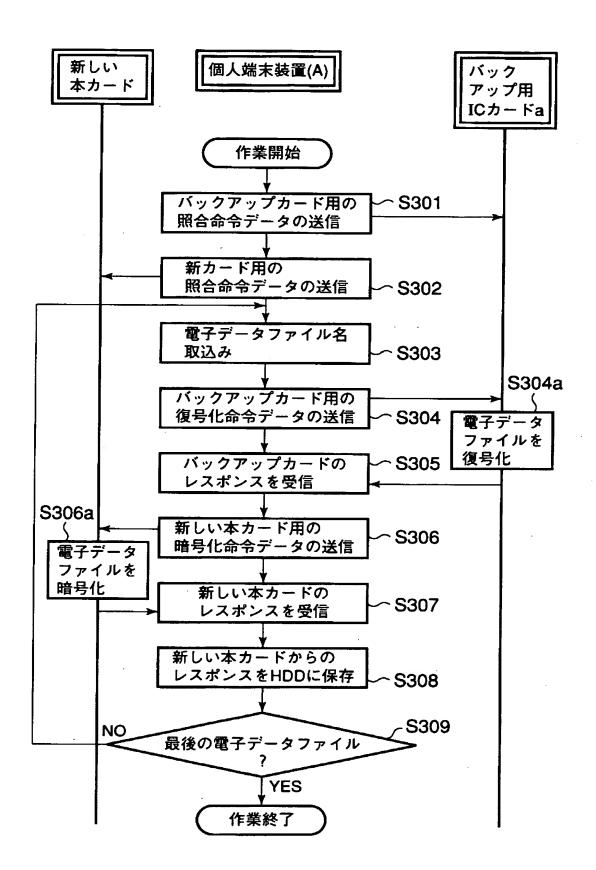
【図17】



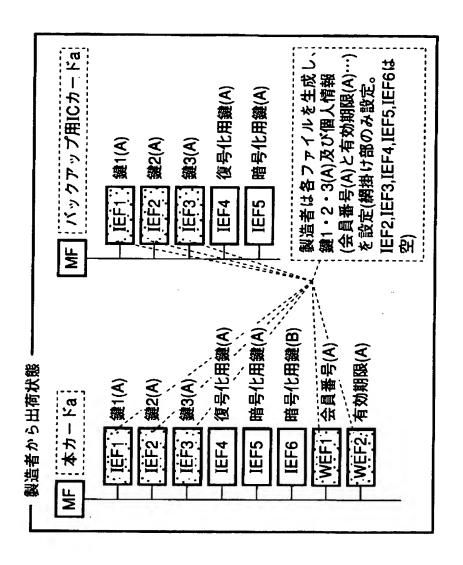
【図18】

ファ	イル名入力画面		
バ	ワードと新カードで暗号((ックアップカードのパス! カードのパスワード		を入力して下さい。
	名前	フォルダ名	追加
1	電子データファイル1.dat 電子データファイル2.txt 電子データファイル3.bin	c:¥filebox c:¥filebox1 c:¥filebox2	削除
	入力終了	終了	·

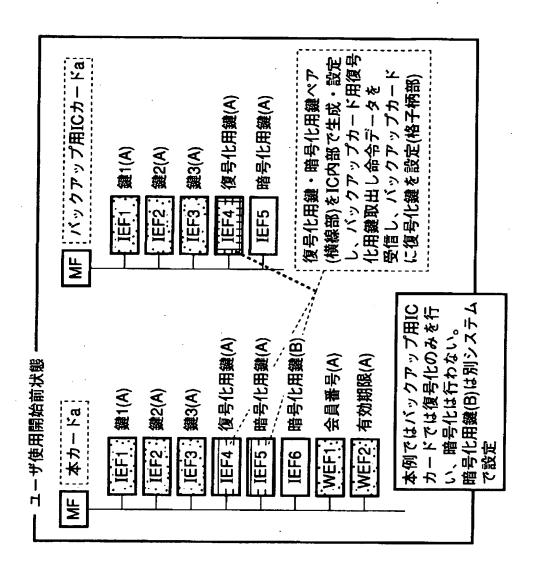
【図19】



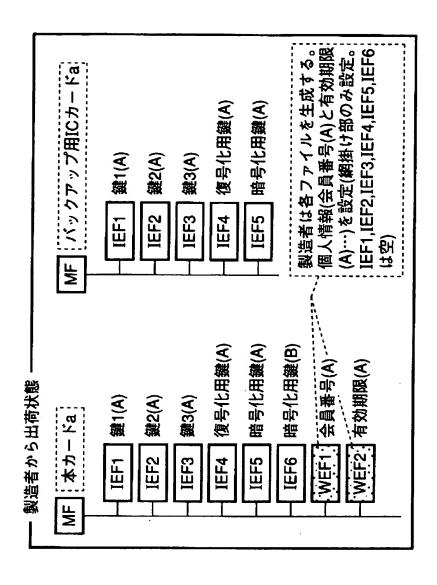
【図20】



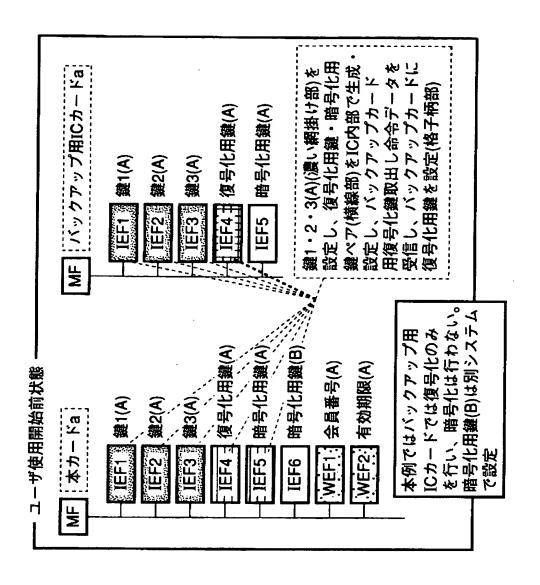
【図21】



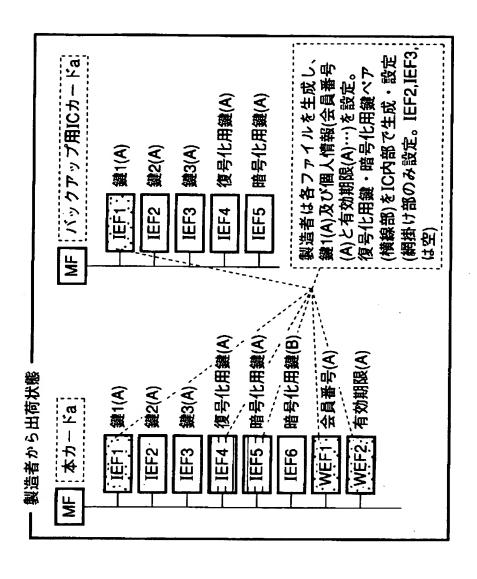
【図22】



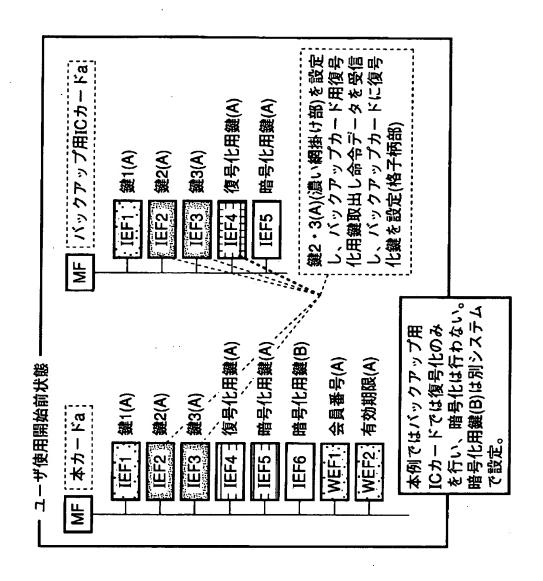
【図23】



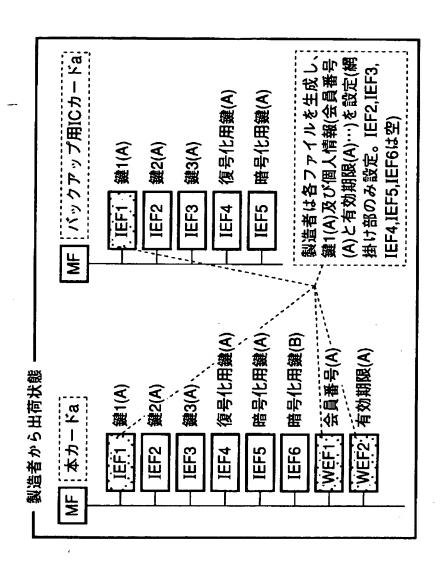
【図24】



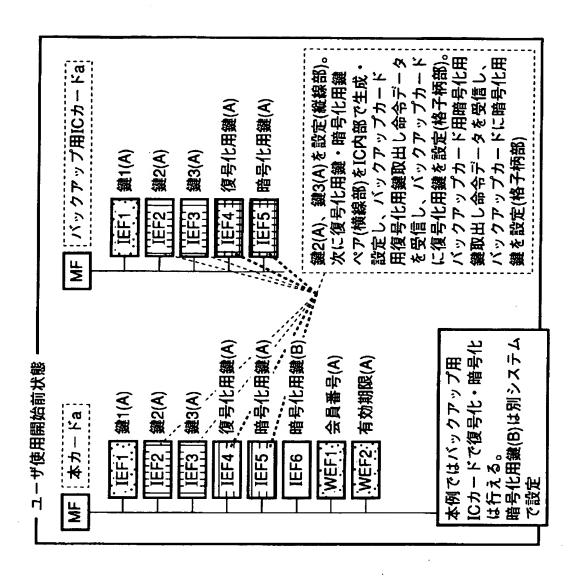
【図25】



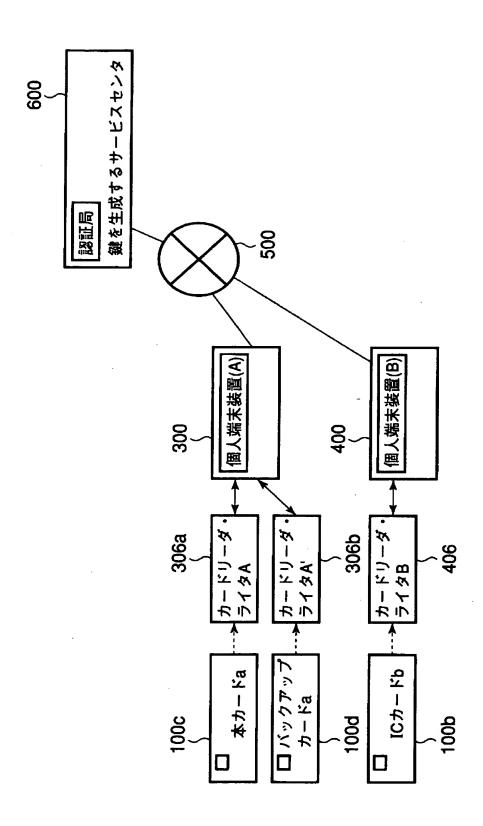
【図26】



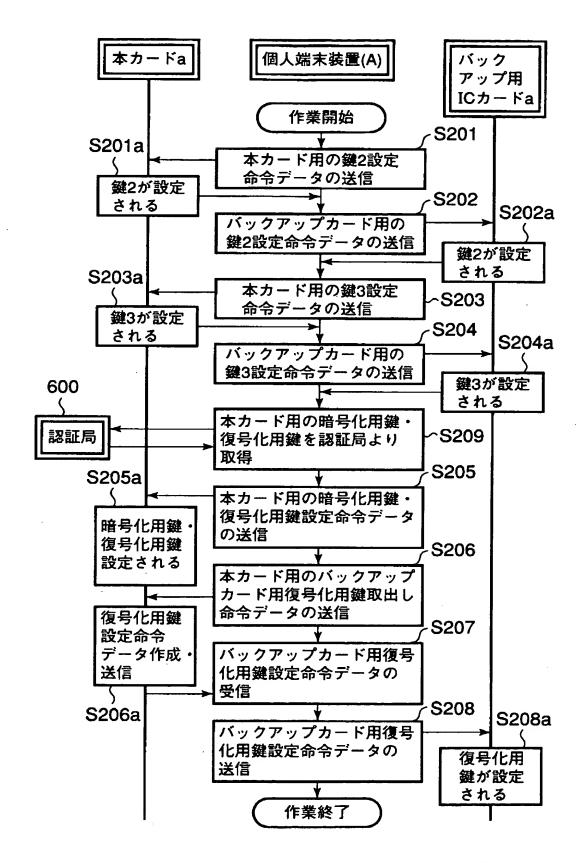
【図27】



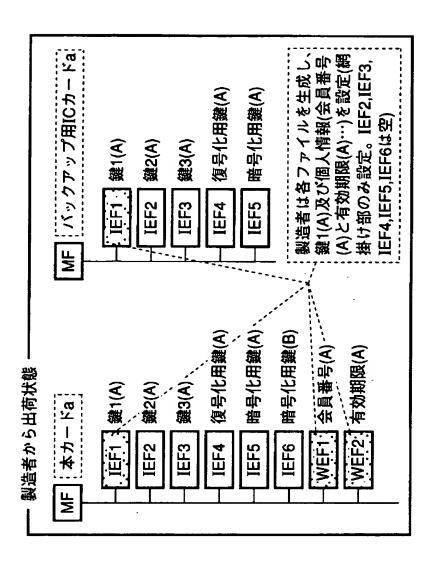
【図28】



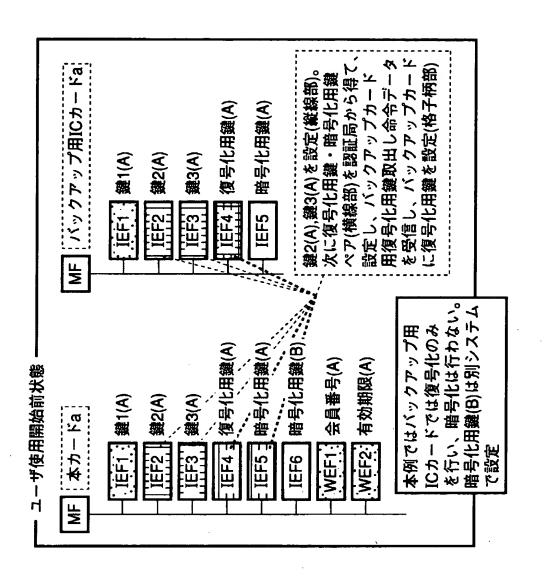
【図29】



【図30】



【図31】



【書類名】

要約書

【要約】

【課題】内部に記憶された、データを暗号化あるいは復号化するための鍵を安全 に外部へ取出すことのできるICカードを提供する。

【解決手段】内部で生成あるいは外部から設定された、データを復号化するための復号化用鍵、データを暗号化するための暗号化用鍵を持つICカードにおいて、ICカード内の復号化用鍵、暗号化用鍵を外部へ取出すための鍵取出命令が入力された場合、該ICカード内に設定された別の複数の鍵で復号化用鍵、暗号化用鍵を暗号化してから外部へ送出する。

【選択図】 図15

出願人履歴情報

識別番号

[000003078]

1. 変更年月日

1990年 8月22日

[変更理由]

新規登録

住 所

神奈川県川崎市幸区堀川町72番地

氏 名

株式会社東芝